ACCESS CONTROL METHOD FOR NETWORK SYSTEM

Publication number: JP2000010930 (A)

Publication date: 2000-01-14
Inventor(s): SAITO YOKO

Applicant(s): HITACHI LTD

Classification:

G06F21/20; G06F12/14; G06F13/00; G06F15/00; G06F21/24; G09C1/00; H04L9/32; G06F21/20; G06F42/14; G06F13/00; G06F15/00; G06F21/00; G09C1/00; H04L9/32;

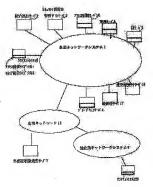
(IPC1-7): G06F15/00; G06F13/00; G09C1/00; H04L9/32

- European:

Application number: JP19980177017 19980624 Priority number(s): JP19980177017 19980624

Abstract of JP 2000010930 (A)

PROBLEM TO BE SOLVED: To attain a more flexible operation of a network by performing integrated and unitary management via an access control server for the access control processes which are so far carried out by a work server, a DB server, a groupware server, etc., in a conventional ACL and also grasping the temporary constraint set for the use of a network system and the user access state by means of the access tickets. SOLUTION: An access control server 50 checks the access authority of a user to a work server 6 based on the confirmation result of the user's certificate acquired by an integrated authentication server 2 after the user is authenticated or when the work requests of the user are transferred to the server 50 from the clients 8 and 20. If the access authority of the user is legal, the work requests of the user are permitted to the server 6. In this case, a fact that the communication contents are never shown to the outsiders is guaranteed.



Data supplied from the esp@cenet database --- Worldwide

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-10930 (P2000-10930A)

(43)公開日 平成12年1月14日(2000.1.14)

(51) Int.Cl.7		微别記号	FI			テーマコード(参考)
G06F	15/00	3 3 0	C 0 6 F	15/00	3 3 0 D	5B085
	13/00	351		13/00	3 5 1 Z	5B089
G09C	1/00	660	G09C	1/00	660E	5 K 0 1 3
H04L	9/32		H04L	9/00	6 7 5 B	
					6 / 5 D	

審査請求 未請求 請求項の数3 OL (全 10 頁)

(21)出順番号	特願平10-177017	(71)出願人 000005108
		株式会社日立製作所
(22) 出順日	平成10年6月24日(1998, 6, 24)	東京都千代田区神田謙河台四丁目 6 番地
(DE) DINK IN	1,3410 0,7213 (101011)	(72)発明者 齊藤 洋子
		神奈川県横浜市戸塚区戸塚町5030番地 株
		式会社日立製作所ソフトウェア開発本部内
		(74)代理人 10007/274
		弁理士 破村 雅俊 (外1名)
		Fターム(参考) 5B085 AE02 AE06 AE10 AE23
		5B089 AA21 AA22 AC05 AE08 AE09
		AF00 CB02 CB03 CE00 D003
		DD07 EA03
		5K013 AA08 FA01 GA05

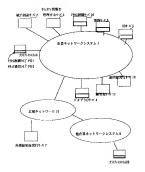
(54) [発明の名称] ネットワークシステムでのアクセス制御方法

(57)【要約】

【課題】業務サーバ、DBサーバ、グループウェアサー バ等が従来のACしで行っていたアクセス制御処理を、 アクセス制御サーバで集中的に一元帝軍する。またアク セスチケットを利用して、ネットワークシステム利用の 一時的制約やユーザのアクセス状況を把握して、より条 軟なネットワーク変用を行う。

【解決手限】ユーザの認証検索あいはプライアント8. 20からアクセス制御サーバ50に対してユーザの業務 要求が施送された時に、アクセス制御サーバ50が統合 認証サーバ2によるユーザの証明証の確認結果からユー ザの業務サーバ6へのアクセス相限のサェックを予い 正当てあれば業務サーバ6へのユーザの業務要求を許可 する、その場合、適信内容を第三者には見せないことを 保証する。

ネットワ・クシステムの機成関



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ユーザが共有するクライアント端末、該 クライアントからアクセスされ、業務処理のために利用 される業務サーバ、および様ユーザがなサーバにアクセ スする権限を有するか否かを確認するアクセス制御サー ゾが、相互に適信可能なネットワークシステムでのアク セス制制方法において、

ユーザを認証した後、あるいは該ユーザが共有するクラ イアント端末から該アクセス制御サーバに対して該ユーザの業務要求が転送された時に.

該アクセス制御サーバが、該ユーザの証明証の確認結果 から該ユーザの業務サーバへのアクセス権限をチェック するステップと

該アクセス制御サーバは、該アクセス権限が正当であれ は該業務サーバへのユーザの業務要求を許可するステッ プとを有することを特徴とするネットワークでのアクセ ス制御方法。

【請求項2】 ユーザが共有するクライアント版末にア クエス制制ライブラリを設け、ユーザが各サーバにアク セスする権限を有するか否かを確認するアクセン制即サーバの1 D, 該ユーザの1 D, アクセス制即サーバの署名情報等から 構成されるアクセスナット情報を利用して、ユーザの アクセス相限のチェックを行うネットワークシステムで のアクセス相限のチェックを行うネットワークシステムで

該アクセス制御サーバで、前記アクセスチケット情報を 作成し、該アクセスチケット情報を該アクセス制御ライ ブラリに送信するステップと、

該アクセス制御ライブラリで、該アクセスチケット情報 を用いて該ユーザの業務サーバへのアクセス権限チェッ クを行い、該業務サーバへのアクセス要求が適切であっ た場合には、該業務サーバに該ユーザの業務要求と該ア クセスチケット情報を転送するステップと、

該業務サーバで、該ユーザによるデータへのアクセス権 限のチェック結果を仓むアクセス限歴情報を作成し、該 ユーザによるアクセスの終了時に、業務結果と前記アク セス履歴情報を付加したアクセスチケット情報を該アク セス制御ライブラリに送信するステップと、

該アクセス制御ライブラリで、該アクセスサケット情報 の内容を確認し、該ユーザのアクセス状況をチェック し、該アクセス状況に問題があった場合には、セキュリ ティ侵害情報を作成して、該セキュリティ侵害情報を付 加したアクセスチケット情報を該アクセス制御サーバに 送信するステッアとを有することを特徴と フクシステムでのアクセス制御方法。

【請求項3】 請求項1または2に記載のネットワーク システムでのアクセス制御方法において、

前記アクセス制御サーバ、クライアント端末のアクセス 制御ライブラリ、及び業務サーバとの間でアクセスチケット情報を送受信する際に、通信の当事者以外には該ア クセスチケット情報の内容を見せないよう保証すること を特徴とするネットワークシステムでのアクセス制御方

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、認証サーバ、アク セス制御サーバ、およびクライアントに対して、証明証 を利用して広域ネットワークシステムでユーザ認証およ びアクセス制御を行うネットワークシステムでのアクセ ス制御方法に関する。

[0002]

【従来の技術】インターネットの普及に伴いセキュリテ ィをめぐる市場動向はめざましく変化してきた。特に、 インターネットとイントラネットを統合する認証サーバ は重要であり、広域ネットワークシステムでユーザを一 元管理し、さらに集中的にアクセス制御を行う機能が求 められている。ユーザ認証及びアクセス制御に証明証を 利用する方法は、今後の広域ネットワークシステムでは 一般的になると思われる。しかし、現実のネットワーク システムを考えると 最初から一元的なユーザ管理を行 うことは困難であり、従来のユーザのネットワークシス テムや業務形態に応じて、各業務サーバが個別にユーザ のアクセス制御を行うことになると考えられる。この様 なシステムの問題点としては、例えば企業内の人事移動 に伴う雌制変更等の時などに、複数の業務システムのデ ータベースのユーザ情報(例えば、認証情報やアクセス 制御情報)を変更しなければならない点である。

【0003】本出願人は、本願より先に2つの提案(特 願平9-76954号(先顧A)、および特願平9-1 73532号(先顧B)の各明細書および図面参照)を 行っているが、先願Aでは、統合認証サーバで証明証に よりユーザを認証することにより、従来のパスワードに よる認証処理とのシングルサインオンを実現している。 また、クライアントと統合認証サーバの双方でユーザに 関するアクセス履歴を取得し、両者を比較することによ りユーザの不正なアクセス状況をチェックしている。--方、先顧Bでは、このセキュリティ管理モデルを拡張 し、ユーザが複数の証明書により取り引きを行う場合に 証明書の管理を容易化している。具体的には、統合認証 サーバで1枚の統合証明書によりユーザを認証し、クラ イアントから業務APあるいは通信相手への通信要求に応 じて、取り引きに必要な証明書を通信の当事者に送信す るようにしている。先顧Bの方式は、統合認証サーバで 統合証明書の確認を集中的に行うシステム形態を想定し ており、この場合には前記通信要求に関するユーザのア クセス権限の確認を統合証明書の認証処理の延長で行う ことができる。なお、本願では、先願Aに合わせて認証 サーバが発行する証明を証明証と記載する。 [0004]

FOR AND LABORATE A S. A. A. A. A. COMPANY AND D. . A. A. A. A. A.

【発明が解決しようとする課題】前述のように、統合認

証サーバで核合理理証の確認を集中的に行うシステム形 郷のアクセス刺射方式については、先期日に際示されて いる。しかしながら、誤濫処理の次めに核合認証サーバ を設けず、通信の当事名間で、例えばセキュア通信ライ ブラリを実験することにより設置プロトコルに差し 相互認証するシステム形態を考えると、アクセス制御を 集中的に管理するアクセス制御サーバを設けたセキュリ ティを傷の方が強していると考える。

【0005】そこで、本売明の目的は、このような従来 の課題を解決し、前記セキュア通信ライブラリと連携し アークシステムを1箇所から集中管理することが可能な ネットワークシステムを10所から集中管理することが可能な さしてある。また、本発明の他の目的は、アクセス制制 ライブラリを通信の当事名に実装したシステム形態を考 虚し、その場合に必要となるが記アクセス制制サンとの間のアクセス権限情報を送受信することができる機能 を有するネットワークシステムでのアクセス制制方法を 経情することとある。

[0006]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するた め、本発明によるネットワークシステムでのアクセス制 御方法では、Φ ユーザを認証した後に、あるいは該ユー ザが共有するクライアントからアクセス制御サーバに対 してユーザの業務要求が転送された時に、アクセス制御 サーバが該ユーザの証明証の確認結果からユーザの該業 務サーバへのアクセス権限のチェックを行い、正当であ れば業務サーバへのユーザの業務要求を許可することを 特徴とする。また、本発明のアクセス制御方法では、♥ クライアントにアクセス制御ライブラリを設ける場合に は、アクセス制御サーバID、ユーザID、アクセス制 御リスト、制約条件、署名情報等から構成されるアクセ スチケット情報を利用して、ユーザのアクセス権限をチ ェックするために、次の処理を行うことも特徴とする。 (1) アクセス制御ライブラリで、前記アクセスチケット を用いて該ユーザの業務サーバへのアクセス権限チェッ クするステップと、該業務サーバへのアクセス要求が適 切であった場合には該業務サーバに該ユーザの業務要求 と前記アクセスチケットを転送するステップと、(2)業 務サーバで、該ユーザによるデータへのアクセス権限の チェック結果を含むアクセス履歴情報を作成するステッ アレ 該ユーザによるアクセスの終了時に業務結果と前 記アクセス履歴情報を付加したアクセスチケットを該ア クセス制御ライブラリに送信するステップと、(3)該ア クセス制御ライブラリで、前記アクセスチケットの内容 を確認して該ユーザのアクセス状況をチェックするステ ップと、該アクセス状況に問題があった場合にはセキュ リティ侵害情報を作成するステップと、前記セキュリテ ィ侵害を付加したアクセスチケットを該アクセス制御サ 一バに送信するステップとを有することである。

【0007】さらに、本発明のアクセス制御方法では、 アクセス制御サーバ、クライアントのアクセス制御ラ イブラリ及び業務サーバとの間で送受信されるアクセス チケットの情報については、通信の当事者以外には見せ ないことを保証することも特徴とする。本発明では、証 明証を基にユーザのアクセス制御情報を参照することに より、全てのサーバへのアクセス制御を行う方式を提案 する。すなわち、証明証を利用して広域ネットワークシ ステムでユーザ認証及びアクセス制御を行う認証サーバ とアクセス制御サーバに関わるものであり、先願Aで提 案した統合認証サーバとの連携を実現するアクセス制御 方法を対象としている。これにより、業務サーバやデー タベース (DB) サーバ、グループウェアサーバ等が、 従来ではACL (アクセス制御リスト)で行っていたア クセス制御処理を、アクセス制御サーバで集中的に一元 管理することができ、またアクセスチケットを利用する ことにより、ネットワークシステム利用の一時的制約や ユーザのアクセス状況を把握することができ、柔軟なネ ットワークの運用が可能になる。

[8000]

【発明の実施の形骸】以下、本発明の実施例を、図面に より詳細に説明する。図1は、本発明が適用されるネッ トワークシステムの構成図である。インターネットのよ うな広域ネットワーク10には、企業ネットワークシス テム1と他企業ネットワークシステム9が接続される。 企業ネットワークシステム1には、複数のクライアント 8 (ここでは、1個のみ示されている)の他に、統合認 証サーバ2,セキュリティ情報を管理するサーバ3、ア クセス制御サーバ50、業務サーバ6 DBサーバ5 グ ループウェアサーバ4、鍵管理サーバ17、および証明 証発行サーバ18等の各サーバが接続される。ここで、 DBサーバ5および業務サーバ6は、クライアント8か らアクセスされ、かつ業務処理のために利用されるサー バである。また、グループウェアサーバ4は、クライア ント8へ最初の業務メニュー画面を送ったり、クライア ント8の電子メールの送受信管理をしたり、ユーザのス ケジュールを管理したりするサーバである。一方、他企 業ネットワークシステム9には、クライアント20が接 続されており、クライアント8のユーザとクライアント 20は、電子取り引き等の特定の業務を証明証を用いて 行うものとする。なお、クライアントシステム8には、 アクセス制御ライブラリ51とセキュア通信ライブラリ 52が備えられ、これを黒枠で示しており、ネットワー クシステム1,9に接続されているクライアントシステ ム20と各サーバ4、5、6、50にも同じライブラリ が備えられていることを黒枠で示している。

【〇〇〇9】セキュリティ情報を管理するサーバ3は、 DBサーバ5および業務サーバ6または他企業ネットワークシステム9へのアクセスを制御する情報と、業務に 応じた証明証の情報を含むユーザの認証情報からなるセ

キュリティ情報とを、一元的に管理するサーバである。 公開鍵等もこのサーバ3で扱われる。また、統合認証サ ーバ2は、クライアント8から送られる証明証を確認 し、サーバ3からセキュリティ情報を取得してユーザが 企業ネットワークシステム1にログインする資格を持つ か否かを調べる。このユーザの識別と認証処理が終了す ると、ユーザのDBサーバ5および業務サーバ6または 他企業ネットワークシステム 9へのアクセス権限をチェ ックする必要があるため、該ユーザのACL (アクセス 制御リスト)をサーバ3に要求する、該ACLの要求処 理は、統合認証サーバ2がユーザの認証処理の延長で行 うことにより、サーバ3から取得したセキュリティ情報 の中からACLだけをアクセス制御サーバ50に渡すよ うに実装することも可能であり、また、アクセス制御サ ーバ50が直接前記サーバ3からACLを取得するよう に実装することも可能である。また、ACLを取得する タイミングとしては、ユーザの認証処理の後でも、ユー ザからの業務要求を受けた時でもよい。

【0010】図2は、本発明におけるACLを取得する 手順および業務要求に対して許可/拒絶を受ける手順を 示すシーケンスチャートである。 図2(a)のシーケン スチャートでは、セキュア通信ライブラリ52がユーザ を認証した後に、アクセス制御サーバ50にユーザのア クセス無限の確認要求を行い、アクセス制御サーバ50 がサーバ3にACLを要求する処理例を示している。ま た。図2(b)のシーケンスチャートでは、クライアン ト8のユーザの業務要求がアクセス制御サーバ50に転 送された時に、同時にユーザのアクセス権限の確認要求 が行われ、アクセス制御サーバ50で該ユーザの証明証 の確認結果からユーザの該業務サーバへのアクセス権限 のチェックを行っている。いずれにしても、アクセス制 御サーバ50は、サーバ3から取得したACL情報を用 いて、ユーザがDBサーバ5および業務サーバ6または 他企業ネットワークシステム9にアクセスする権限を持 つかどうかを確認するサーバである。また、鍵管理サー バ17は、企業ネットワークシステム1内での暗号化通 信で使用する通信当事者の鍵(秘密鍵と公開鍵の対)を生 成するサーバである。広域ネットワーク10には、外部 証明書発行サーバ7が接続されている。この外部証明書 発行サーバ7は、所定の手順に従って外部証明書を発行 するサーバである。例えば、クライアントシステム8と クライアントシステム20が広域ネットワーク10を介 して取引を行う場合には、証明証発行サーバ18あるい は外部証明証発行サーバ7のいずれかに証明証あるいは 外部証明証の発行を申請すればよい。

【0011】なお、ディレクトリサーバ(図示省略:各 アプリケーションの存在場所を管理するサーバ)と呼ば れるサーバを配置して、ここにサーバ3の情報を有して いても良い。この場合、クライアント8および各種サー バは、パソコン、ワークステーションを含む情報処理装 置である。さらに、クライアント8および各種サーバに よって各々読み取り可能な記憶媒体上に実体化されたコ ンピュータプログラムを実行して、以下に記述するクラ イアント8および各種サーバの処理を行うことができ る。例えば、アクセス制御ライブラリ51は、クライア ント8トのコンピュータプログラムであり、アクセス制 御サーバ50や業務サーバ6などと通信することによ り、ユーザのアクセス状況を監視する。また、セキュア 通信ライブラリ52は、クライアント8上や各種サーバ l-のコンピュータプログラムであり、ネットワークシス テム内の通信をセキュアに保護するために、通信当事者 の相互認証、通信データの暗号化と内容の保証を行う。 クライアント8または他企業ネットワークシステム9に 接続されるクライアント20から証明証の情報を入力し て、例えばDBサーバ5にログインすると、統合認証サ ーバ2が証明証の確認を行うが、この証明証を用いた具 体的な認証処理シーケンスやシングルサインオンの実現 方法については、前述の先願発明Aを参照すれば明らか となる。

【0012】図2(a)には ユーザがクライアント8 からログイン後にセキュア通信ライブラリ52、アクセ ス制御ライブラリ51、アクセス制御サーバ50および サーバ3間でやり取りする処理シーケンスが示されてい る、ユーザ11は、クライアント8の表示するユーザ認 証画面(11a)にICカード内の証明証30の情報を 入力することにより(11b)、企業ネットワークシス テム1にログインする。ユーザの認証処理については、 通信する双方のセキュア通信ライブラリ52が1Cカー ド内のユーザ11の証明証30の情報を確認し、乱数情 報を送受信するチャレンジレスポンスシーケンスにより 相互を認証しあい、そのセションで利用する暗号鍵をネ ゴシェーションする処理を行うが、本発明では詳細の説 明は省略する。具体的な認証シーケンスについては、先 願発明Bを参照することで明らかとなる。証明証30の 情報を利用してセキュア通信ライブラリ52の処理によ りユーザ11の正当性が認められた後は、クライアント 8 トのアクセス制御ライブラリ51が証明証30の情報 を用いて、ユーザ11のアクセス権限を確認する。図2 (a) に示すように、アクセス制御ライブラリ52は、 アクセス制御サーバ50に対して証明証30の情報を送 信する(11c)、これにより、アクセス制御サーバ5 0は、証明証30の情報を基にサーバ3に格納されてい るユーザ11のアクセス制御リスト(ACL)70を入手 要求する(11d.11e)。

【0013】例えば、サーバ3がLDAP(Lightweight Data Access Protocol)に基づくディレクトリサーバである場合には、アクセス制物ナーバ50はLDAPのプロトコルに基づきサーバ3に情報の間合せを行う、LDAPのプロトコル処理の一例については、先勤発明Aを参照すれば明らかとなる。そして、ACL70の内容を参照すれば明らかとなる。そして、ACL70の内容を

確認することにより、アクセス制御サーバ50は、ユーザ11の企業ネットワークシステム1へのアクセス権限 が確認できる。具体的には、アクセス制御サーバ50か ら送信されてきたんでして0の情報をもとに、クライア から圏でアクセス制御サイブリ51がユーザ11向 けの初期選択画面を表示し(11 g)、以降、ユーザ1 1への業務処理サービスを行う(11 h)、なお、アク エス制御サービスを行う(11 h)、なお、アク 間の適保はセキュア通信ライブラリ52の機能により保 度されているため、相互で正しく認定され、読せキュア通信 カイブラリ52の規則の容がは、続せ来」ア通信 カイブラリ52の規則の容が

【0014】一方、図2(b)では、クライアント8の ユーザの業務要求がアクセス制御サーバ50に転送され た時に、アクセス制御サーバ50で該ユーザの証明証の 確認結果からユーザの該業務サーバへのアクセス権限の チェックを行っている。例えば、EC向けアプリケーシ ョンのように、商品の購入時に初めて認証処理を行う時 等に相当する。クライアント8から業務要求を受けた時 に(10a) セキュア通信ライブラリ52はユーザ設 証画面を表示し(10b)、ユーザはユーザ認証画面に ICカード内の証明証30の情報を入力する(10) c)。証明証30の情報を利用してセキュア通信ライブ ラリ52の処理によりユーザ11の正当性が認められた 後は、クライアント8上のアクセス制御ライブラリ51 が証明証30の情報を用いて、ユーザ11のアクセス権 限を確認する。図2(b)に示すように、アクセス制御 ライブラリ52は、アクセス制御サーバ50に対して証 明証30の情報を送信する(10d)。その結果、アク セス制御サーバ50は証明証30の情報を基に、サーバ 3に格納されているユーザ11のアクセス制御リスト (ACL) 70を入手要求する(10e)。そして、A CL70の内容を確認することにより(ACL70 e)、アクセス制御サーバ50は、ユーザ11の企業ネ ットワークシステム1へのアクセス権限が確認できる。 具体的には、アクセス制御サーバ50から送信されてき たACL70の情報(ACL70f)を基に、クライア ント8側のアクセス制御ライブラリ51がユーザ11の 業務要求の許可あるいは拒絶を応答する(10g)。 【0015】図3は、本発明に用いられるACL形式の 情報例を示す図である。ACLには種々の形式が考えら れるが、ユーザ情報の更新時に修正作業を最小限にする ために、図3(a)に示すようにユーザ情報71とユー ザ権限情報72、およびアクセス関連情報73をツリー 構造の別データとして管理している。ユーザ情報71に は、図3(b)に示すように企業内ネットワーク1内で 当ユーザを一意的に識別するために付与されているユー ザ識別名称と証明証の情報の対応が管理されている。こ のユーザ識別名称については、企業システムの名称ポリ シーの規定に使う。また、図3(c)に示すようにユーザ 学院の情報のあるその他の情報の例えば住所、家族構成や入社 年度物の情報的も必要に応じて参照できるようになって いる、ユーザ組制情報でえには、図3(d)に示すよう にユーザとユーザの権限の対応が管理されている。例え、 ばユーザをA0、A1、A2、A3という権限クラスで 分類してアクセスさせるようなシステムの場合は、事例 に示すように一ザンと性間かりみと特定しておく、また、このようなクラスの代りに、事例2(図3 (e))に示すように所属や職位からなる職制情報を利 用してもよい。

【0016】これらの権限クラスや職制情報に対応させ て、どのような権限を許可するかを規定しておくのが、 図3(f)に示すようなアクセス関連情報73である。 アクセス関連情報73には、企業ネットワークシステム 1内の全リソースに関するアクセス権限情報が定義され ているので、例えば、図3(f)に示すように、クラス A1のユーザ11についての企業ネットワークシステム 1内のアクセス権限が、DBサーバ5のファイル501 に付する参昭と更新 ファイル502に対する参昭が許 可され、業務サーバ6のAP601の起動が許可されて いることがわかる。また、接続形態の条件として、企業 ネットワーク内からのアクセスだけが許可されており、 リモートアクセスによる接続は許可されていないことが わかる。このようにして、全てのユーザに対するアクセ ス制御情報を一元管理するが、よりきめ細かなアクセス 制御、例えばファイル503のレコード5031(いず れも図示省略)をユーザ11だけに見せるというアクセ スを制御したい場合には、DBサーバ5内のアクセス制 御機能を利用することも可能である。騰制変更時のユー ザ情報変更作業を考えると、例えば、ユーザ11の担当 業務が変更になった場合には、図3(e)に示すユーザ 権限情報72を変更すればよく、ユーザ11のアカウン トが削除される場合には、図3(b)~(e)に示すユ ーザ情報71とユーザ権限情報72からユーザ11の項 日を削除すればよい。従来方式において、業務サーバ毎 にユーザのACLを管理していたシステム形態では、ユ 一ザ情報の修正が業務サーバ毎に必要であったことを考 えると、本発明では、ユーザ情報を一個所で変更できる 点に利点がある。

【0017】図4は、本規則におけるアクセスチケットを用いが開手開始ですシーケンスチャートであったアクセス制御サーバ50がアクセスチケット75を用いて、さらにさか組かな週日を考慮したアクセス制御を打了事際についた場所では、またまた、またまた。とは、コーダンス・プログラリ52はユーザ認証面にもである。10年間である。10年間では、11年間

のアクセス制御ライブラリ51が証明証31の情報を用 いて、ユーザ14のアクセス権限を確認する。次に、ア クセス制御サーバ50に対してユーザ14のアクセス権 限の確認要求を行うと(14c)、アクセス制御サーバ 50は業務サーバ6にACLを要求する(14d)。こ のように、ユーザ14がクライアント20からネットワ ークシステム1にログインする場合、アクセスチケット 75aの中に9時から17時までという一時的な運用の 制約条件76をつけることが可能である。この場合、ア クセス制御サーバ50は、クライアント20側のアクセ ス制御ライブラリ51に、アクセス制御サーバID, ユ ーザ14のユーザ識別名、ユーザ14のACL,制約条 件76 およびアクセス制御サーバ50の署名情報から 構成されるアクセスチケット75aを作成し、アクセス 制御ライブラリ51に送信する(75a)。アクセス制 御サーバ50とアクセス制御ライブラリ51との間の通 信はセキュア通信ライブラリ52の機能により保護され ているため、相互で正しく認証され、情報が盗まれたり 改ざんされる心配はない。また、セキュア通信ライブラ リ51は、アクセスチケット75aの内容が確かにアク ヤス制御サーバ50によって作成されたものであること を保証するために、署名情報を付加している。

【0018】次に、図4において、アクセス制御ライブ ラリ51がアクセスチケット75aを受け取ると、クラ イアント20上のグループウェアアプリケーションはユ ーザ14に対して初期選択画面を表示する(14e)。 この初期選択画面は、ユーザ14のACLに基づき作成 されるもので、ユーザ14に権限に許されている業務だ けが表示される。また、ユーザ14が表示された以外の 業務のアプリケーションを起動するとユーザ14に対し て警告を発し、アクセス層歴情報報12が取得される。 ユーザ14が前記初期選択画面の中の業務の中から業務 サーバ6のAP60 (図示省略) を起動した場合 (14 f)、ユーザ14によるAP601 (図示省略)の業務 要求は、アクセス制御ライブラリ51から業務サーバ6 に転送されるが (75d)、その時に前記アクセスチケ ット75 aも添付される。業務サーバ6は、このアクセ スチケット75aの内容を確認することにより、以降の 業務処理AP601を実行する。具体的には、ACLと 制約条件76を考慮した処理を行うので、図4に示すA CLに許可された以外のAP601の修正や業務AP6 0.2の起動等は許さず、時刻が1.7時を過ぎたならばユ ーザ14に対する処理を打ち切る。そして、業務サーバ 6は、ユーザ14のアクセス状況についてはアクセス履 歴情報12に記録しておく。

【0019】業務が終了すると、業務サーバ6は、業務 サーバ1D, ユーザ14のユーザ識別名、ユーザ14に よるアクセス限歴情報12 および業務サーバ6の署名 情報から構成されるアクセスチケット75bを作成し、 アクセス制御ライブラリ51に送信する(75b)。 お、業務サーバ6とアクセス制御ライブラリ51との間 の通信はセキュア通信ライブラリ52の機能により保護 されているため、相互で正しく認証され、情報が盗まれ たり改ざんされたりする心配はない。アクセス制御ライ ブラリ51は、ユーザ14に業務結果を出力するととも に(14g)、業務サーバ6から受信したアクセスチケ ット75bのアクセス履歴情報12を確認し、ユーザ1 4のアクセスに問題があるかどうかをチェックし、セキ ュリティ上の問題を発見した場合には、セキュリティ侵 害情報13とアクセス制御ライブラリ51の署名情報を作 成してアクセスチケット75cに付加して送信すること により(75c)、アクセス制御サーバ50に報告す る、また、図4の例では、制約条件76をアクセス制御 サーバ50が付加したが、例えば、ユーザのICカード の中にオペレーション情報を格納しておき、その情報を 図4のアクセス制御ライブラリ51によるユーザ14の アクセス権限の確認要求の時にアクセス制御サーバ50 に送るような実装も可能である。

[0020]

【短卵の効果】以上述べたように、本発明によれば、業務サーバ、DBサーバ、あるいはグループウェアサーバ等が接来の入るして行っていたプレスも制御理念、アクセス制御サーバにより一元管理できるので、企業内ネットワークシステムを一個アオテットを利用することがにより、ネットワークシステム利用の一時舎制約やユーザのアクセス状況を把除できるので、より柔軟なネットワーク型用が可能となる。さらに、前比アウセスチケットの情報は、クライアント、業務サーバ、アクセス制即サーバの間でセキュアに送受信されるため、悪窓のある第三者が変態して提明することは不可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明が適用されるネットワークシステムの構成図である。

【図2】本発明におけるACL間い合わせ手順および業 務要求手順の各シーケンスチャートである。

【図3】本発明で用いられるACL形式の情報例を示す 図である。

【図4】本発明におけるアクセスチケットを用いた制御 手順のシーケンスチャートである。

【符号の説明】

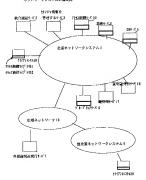
1…企業ネットワークシステム、2・転会経証サーバ、3…セキュリティ情報を管理するサーバ、4…グループウェアサーバ、5…DBサーバ、6・乗業サーバ、7…外密部卸班条行サーバ、8・20…クライアントシステム、9・他企業のネットワークシステム、10・1、4・ユーザ、12・デクセス販売情報、13・セキュリティ侵執情報、17・鎌管理サーバ、18・巡野膨発行サーバ、30、31・巡明版、70・ACL(アクセス制御リスト)、75・ア

クセスチケット、76…制約条件、51…アクセス制御 情報、 ライブラリ、52…セキュア通信ライブラリ、71…ユ ラス。 一ザ情報、72…ユーザ権限情報、73…アクセス関連

情報、50…アクセス制御サーバ、A0~A3…権限クラス。

[3]1]

ネットワークシステムの構成関



【図2】

ACL間合せ手順

(a)



(b)



【図3】





1	1-9	識別名称	証明論	Ē
ı	1- f	11	証明証	30
ı	ューサ		証明証	

(C)_{その他のユーザ情報}

コーザ 識別名称	住所	家族構成	入社年度	
2-# 11	aaa	bbb	cc	
- ,				

(グ) 1-サ 権限情報 72 の事例 1

1-ず 識別名称	権限クラス
1-1111	A1
2-# 14	A0

(凡例)権限クラスメニネネ A0, A1, A2, A3 を指定。

(ピ) 3-# 権限情報 72 の事例 2

微膨情報
A 部門主任
X部門ゲスト

(凡例)職制情報は部門名称と職位名称 (例:一般、担当、主任、課長、部長等)を指定。



権限グラス	アクセス対象	許可内容

ı	権限グラス	アクセス対象	許可内容
i	Al	業務サーバ 6	AP601 起動
		DBサ-パ5	ファイル50!(参照・更新) ファイル502(参照)
		グループ ウェア4	制約なし
		接統形態	リモ-トアクセス不可

[図4]

アクセスチケットを用いた制御手順

